

FIG. 1

[Translation done.]

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公表特許公報 (A)

(11) 特許出願公表番号

特表平9-507976

(43) 公表日 平成9年(1997)8月12日

(51) Int.Cl. ⁸	識別記号	庁内整理番号	F I	
H 0 4 N 7/24		4228-5C	H 0 4 N 7/13	Z
H 0 4 L 12/56		9185-5C	11/04	Z
H 0 4 N 7/08		8836-5C	7/08	Z
7/081		9466-5K	H 0 4 L 11/20	1 0 2 F
11/04				

審査請求 未請求 予備審査請求 有 (全 50 頁)

(21) 出願番号 特願平7-515570
 (86) (22) 出願日 平成5年(1993)11月30日
 (85) 翻訳文提出日 平成8年(1996)5月30日
 (86) 国際出願番号 PCT/US 93/11613
 (87) 国際公開番号 WO 95/15651
 (87) 国際公開日 平成7年(1995)6月8日

(71) 出願人 ゼネラル エレクトリック カンパニー
 アメリカ合衆国 ニューヨーク州 12345
 スケネクタディ リバーロード 1
 (72) 発明者 バンディング, リチャード マイケル
 アメリカ合衆国 ニュージャージー州 ハミ
 ルトン スクエア ヒューズ・ドライブ
 1015 アパートメント #10
 (72) 発明者 ハリス, デイビッド イサク
 アメリカ合衆国 ニュージャージー州 ケン
 ドール パーク ロシエル・ドライブ 7
 (74) 代理人 弁理士 渡辺 勝徳

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 トランスポート・データパケット組立てシステムにおけるデータワード・インジケータ

(57) 【要約】

デジタル・テレビジョン信号処理装置において、特別の符号ワードであるパケット・アラインメント・フラグ (PAF) が MPEG 符号ワード・ビットストリームの中に挿入されて、1 画像グループ (GOP) の存在を知らせる。この PAF は、GOP を開始される "I" フレームのための画像開始符号ワードの直前に置かれる。PAF が現れた時に構成中のデータ・パケットは、GOP がパケット境界で始まるものとされているので、終結される。このような終結の結果として、1 つのデータ・パケットを完成するのに必要とされる規定された数よりも少ない符号ワードが入っている短縮されたパケットを生じることがある。各パケットの最後のワードは、データ・パケットとそれぞれのヘッダとのその後の合成を容易にするような名称で表される。不完全なデータ・パケットは空白 (ゼロにされたビット) ワードで満たされ、規定された数のワードを備えた 1 つの完全なデータ・パケットを構成する。

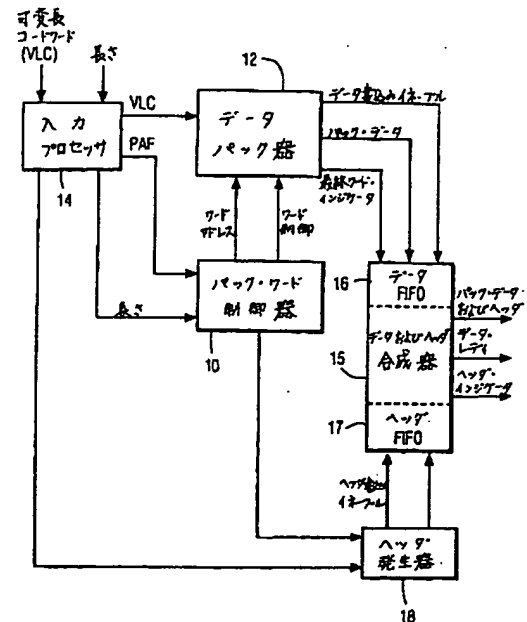


FIG. 1

【特許請求の範囲】

1. 画像を表す符号ワード・データストリームを処理する装置であって、一連の画像グループを含んでいる符号ワード・データストリームを供給する手段(14)と、

データストリームの符号ワードを、予測できない可変長の符号ワードを含む傾向のあるデータ・パケットの形にする第1の処理手段(12)と、

ある1つのデータ・パケット内の最終のデータ・ワードを表示する最終ワード・インジケータを供給する手段(12、37(図2C):46(図4))と、

前記データ・パケットおよび前記最終ワード・インジケータにตอบสนองして、詰め込まれた出力データ・トランスポート・パケットを作り出す第2の処理手段(15)とからなる、前記装置。

2. 前記最終ワード・インジケータが空白ワードである、請求項1に記載の装置。

3. 必要に応じて前記データ・パケットを、機能のない空白ワードで満たして、前記バック・データ・トランスポート・パケットが規定された数のワードを表示するようにする手段(15、76(図17))をさらに含んでいる、請求項1に記載の装置。

4. 画像開始符号ワードが前記画像グループのおおのに関連しており、かつ前記最終ワード・インジケータが、前記画像開始符号ワードに先行するデータ・パケットと関連している、請求項1に記載の装置。

5. 前記データストリームが、前記画像開始符号ワードを含んでいるMPEG符号ワードで構成される、請求項4に記載の装置。

6. 前記第2の処理手段(15)が、データ・パケットとヘッダを組み合わせて前記トランスポート・パケットの各々を形成する手段(78(図17))を含んでいる、請求項1に記載の装置。

と信号回復とが容易に行われる。例えば、伝送チャンネルに妨害が生じたために信号が破壊・分断された後でも、ヘッダデータを付加しておけば、受信機は伝送されたデータに欠落または破壊を生じた場合、データストリームに対する再エントリ点をヘッダデータに基づいて決定することができる。MPEG標準の復号化器におけるデータの同期化も、パケットの境界に開始点を有する画像群GOP(Group of Pictures)によって行われる。後の説明で分かるように、GOPは、一連の1つまたはそれ以上の画像またはフレームであり、このGOP形式によって符号化ビデオ・ビットストリームのシーケンス(列)に対してランダムにアクセスできるようになっている。また、再同期化は、イントラ(内部またはフレーム内)符号化1フレームのピクチャ開始コードワードにตอบสนองすることによって、かつ例えばMPEG標準のシステムにおけるパケットの境界にピクチャ開始コードワードを配置することによって容易に行われる。本発明の原理に従う装置を用いれば、トランスポート・パケットの形成・処理が容易に行われる。

【発明の概要】

本発明の原理に従う装置は、一連の画像グループを含んでいるMPEG符号ワードで構成される、画像を表す符号ワード・データストリームにตอบสนองする。符号ワード・プロセッサはワードをデータ・パケットの形式にする。該データ・パケットの中には予測できない可変長のワードが入れられる。“最終ワード・インジケータ(Last Word Indicator)”は、ある1つのパケット内の最後のデータ・ワードを、データ・パケットとそれに関連するヘッダとのその後の組み合わせを容易にするような名称で表す。

本発明の1つの特徴によれば、短縮されたデータ・パケットは、必要に応じて、空白(ゼロにされたビット)ワードで満たされて、規定された数のワードを備えた1つの完全なデータ・パケットを構成する。

【簡単な図面の説明】

図1は、本発明に従う、データワード制御器、データバック器およびデータ/ヘッダ合成装置を含んで成るビデオ信号符号化器の部分ブロック図である。

図2A、図2Bおよび図2Cは、図1のワード制御器およびデータバック器の詳細を示す。

【発明の詳細な説明】

トランスポート・データパケット組立てシステムにおける
データワード・インジケータ

産業上の利用分野

本発明は、デジタル信号処理の分野に関し、特に、例えば高解像度テレビジョンシステムにおいて符号化されたMPEG形データを伝送するのに用いられる、トランスポート・データパケットを組み立てる方法および装置に関する。

発明の背景

アカンポーラ(Acampora)氏外に付与された米国特許第5,168,356号には、MPEG形の可変長符号化に従って高解像度テレビジョン(HDTV)信号を処理するシステムが記載されている。MPEGは、国際標準化機構(ISO)によって決定された標準符号化フォーマットである。その標準は“国際標準化機構(International Organization for Standardization)ISO/IEC DIS 11172、デジタル蓄積メディア用動画像およびそれに関連した音声の符号化法(Coding for Moving Pictures and Associated Audio for Digital Storage Media)、Rev. Nov. 23, 1991の文書に記載されており、本明細書において、この文書を一般的符号化フォーマットを記述するために引用する。アカンポーラ氏外のシステムにおいては、コードワード(符号語)にはデータストリーム中で優先度の高い情報と低い情報とを表すように優先度が与えられている。そのコードワード・データストリームはトランスポート・プロセッサに送られる。そのトランスポート・プロセッサは、コードワードデータを、それぞれがヘッダ・セクションとバック・データ・ペイロード・セクションとを含んでいるトランスポート・セルの形式にバックし、優先度の高いデータストリームと優先度の低い出力データストリームとを供給する。

トランスポート・プロセッサの主な機能は、前段の優先度プロセッサが供給(発行)した可変長コードワードデータをバック・データワードの形式にバックすることである。累積したバック・ワードは、データパケットと呼ばれ、トランスポート・ヘッダがその前に付加される。

トランスポート・パケットのフォーマットによって、受信機において再同期化

図3は、図2Aに示されているワード状態制御器の動作に関する真理表である。

図4は、バック・データ組立回路の詳細を示す。

図5乃至図16は、最終ワードの発生例を示す。

図17は、図1に示されるデータおよびヘッダ合成器の詳細を示す。

図18は、図17に示されている状態制御器の動作に関する状態遷移図である。

図19は、本発明に従う装置を含む高解像度テレビジョン符号化システムのブロック図である。

図20Aおよび図20Bは、符号化ビデオ信号の画像フィールド/フレームのシーケンスの画像表現である。

図21は、図19のシステム中の符号化/圧縮装置によって形成されるデータブロック生成の画像表現である。

図22は、図19のシステム中の符号化/圧縮装置によって形成されるデータフォーマットの一般化された画像表現である。

図面の詳細な説明

図1は、トランスポート・プロセッサのデータバック器12およびバック・データワード制御器10のブロック図である。前述のように、トランスポート・プロセッサの主な機能は、可変長のコードワードデータを固定長(例えば32ビット)データワードにバックすることである。累積された30個のデータワードは、データパケットを構成し、最後にそのデータパケットの前にトランスポート・ヘッダが付加される。図19に関して後述するように、そのようなトランスポート・プロセッサは、MPEG形式の圧縮ビデオ信号を処理するシステムに用いられる。MPEG形式のフォーマット化および処理の別の特徴については、図20、図21および図22に関連して後述する。

制御器10は、パケット整列フラグ(Packet Alignment Flag)PAFとの関係で長さ(Length)のデータワードの累積値を監視し、可変長コードワードのストリームから組み立てられた32ビットのデータワードの完全性(完成)960ビット長データパケットの完全性(完成)とを確認する。長さデータLengthは、可

変長コードワードの長さに合致する32ビットのワードであって、変長コードワードの長さを規定している。長さのワードLengthの2進値は、トランスポート（伝送）されるMPEG形式のコードワードを実際に表す可変長コードワードの長さに一致するビット数を示す。各可変長のコードワードは、32ビット幅のバス上に現れ、MPEG形式のコードを表す可変数の有効ビット（1～32）を有する。

PAFは、入力プロセッサ14によって発生されて、画面群(Group of Pictures)の開始点におけるMPEG形"1"（イントラ符号化）フレームのピクチャ開始コードワードPS(Picture Start codeword)の1コードワード前に出現するようになっている。PAFは、デジタル比較器によって1フレーム・ピクチャ開始コードワードPSの存在を検出して発生される。また、入力プロセッサ14のユニットは、ピクチャ開始コードワードPSおよびPAFを処理するための信号遅延回路を含んでおり、これによってPAFが1フレーム・ピクチャ開始コードワードPSの直前のコードワードのクロック周期に発生するようになっている。また、その遅延回路によって、バック・ワード制御器10およびデータバック器12の各ユニットに供給される出力信号が確実に適正な時間的同期関係になるようにする。

ワードアドレスWord Addressがデータバック器12に送られ、データバック器12はバックする可変長コードワードVLCを受け取って、入力可変長コードワードの適正な連結を確実に行う。また、ワード制御信号Word Controlがバック器12に送られて、短いワードの存在を示し、パケット中の最終ワードをマーク（表示）して、関連するトランスポート・ヘッダが付加された適正な整列位置の30個のバック・データワードのシーケンス（列）が得られるようにする。制御器10は、長さワードLengthの2進値を累積することによりパケットの完全化（完成）を追跡・監視する。各長さの値は、関連するコードワード中の有効ビット数を表す。1つのパケットは、960ビットが累積されたときに完全（完成された状態）となる。この計数値（カウント）の開始点設定または初期化がPAFの出現によって行われ、PAFは制御器10内の内部アキュムレータをリセットするようにする。

ーカー(marker)として機能して、前進型誤り訂正(Forward Error Correction:FEC)等のその後のオペレーションがトランスポート・セルに適正に供給されるようにする。

各ヘッダは、そのヘッダに関連するデータパケット中のデータに関する情報を含んでいる。ヘッダ情報によって、受信機におけるデータ組立ておよび同期化が行われる。ヘッダ情報には、例えばサービス・タイプ（例、オーディオ、ビデオ、データ）、フレーム・タイプ、フレーム番号およびスライス番号などの情報が含まれている。この種のヘッダおよびその処理については、アカンポーラ氏外の米国特許第5,168,356号においてMPEG形信号符号化を用いるHDTVデジタル信号処理システムとの関係で記載されている。

データパケットは、この例においては、30個未満のバック・データワード、即ち1～29個のワードを含んでいることがある。入力プロセッサ14により供給されるPAFは、図20乃至図22との関連で後述するように、GOPが開始するときにイントラ符号化1フレームのピクチャ開始コードワードPSの直前に出現する。イントラ符号化フレーム用のピクチャ開始コードワードPSによっていつも新パケットが開始され、その直ぐ前を先行するPAFがデータパケットの終了と新パケットの開始を示す。このピクチャ開始コードワードPSによるパケット整列または同期(alignment)は、受信機におけるデータストリームの高速捕捉を行うのに役立つ。PAFが固定長ワードの形成中に発生すると、短縮データパケットが形成されることになる。組立て中のバック・ワードにおける残りのビットにはデータバック器12において複数の“ゼロ値ビット”（1～31）が充填される。さらに、データパケット中の残りのワードにも合成器15において同様に複数の“ゼロ値ワード”（1～29）が充填され、トランスポート・パケットのサイズが所定長に維持される。このような“ゼロワード・フィル”（充足ワード）の要求は、30個のデータワードが合成器15に転送されてしまう前に最終ワード・インジケータLast Word Indicatorの発生によって示される。

データパケット中の最終ワードLast Wordの適正な識別を行うことは重要である。最終ワードLast Wordによって、これに関連するトランスポート・ヘッダを用いて組み立てられたパケットが適正に記録（収容）されていることが確認され

データバック器12の32ビットの並列データバスを介して可変長コードワード(VLC)を受け取る。有効ビットは、制御器10から供給される監視制御信号に従って32ビットのワードにバックされる。また、最終的なMPEG形ビット直列伝送順序を受け入れるように連結が行われる。データバック器12のユニットから供給されるバック・データは可変ワード・レート（速度）でデータおよびヘッダ合成器15の入力FIFOデータバッファ（データFIFO）16に転送される。また、合成器15はデータバック器12からデータ書き込みイネーブル信号Data Write Enableを受け取り、データバック器12は合成器15中のFIFOデータバッファ16をイネーブルしてFIFOデータバッファ16に有効データが書き込まれるようにする。データパケットは、PAFが強制的に短いパケットを指示しない限りは、そのような30個のワードの転送が完了したときにパケット完全の状態となる。バック器12により供給される最終ワード・インジケータLast Word Indicatorは、この例における通常のパケット中の30番目のワードをマークし、またはPAFの出現によって短縮されるパケット中の最終ワードをマークする。

処理可能なバック・データワードが存在する限り、バック・データワードはデータ/ヘッダ合成器15に転送される。同様に、処理可能なトランスポート・ヘッダが存在する限り、トランスポート・ヘッダはヘッダ発生器18から合成器15の入力FIFOヘッダバッファ（ヘッダFIFO）17に送られる。ヘッダ発生器1-8がヘッダを形成するのに使用する情報は、入力プロセッサ14およびワード制御器10から得られる。ヘッダ書き込みイネーブル信号Header Write Enableは処理可能なヘッダが存在することを示し、ヘッダがFIFO17に書き込まれるようにFIFO17をイネーブルする。合成器15は、各バック・データ・ペイロードの前にヘッダを付加し、その結果得られるトランスポート・パケットまたはブロックを図19に示されるように出力レートバッファに送る。また、合成器15は、バック・データワードまたはトランスポート・ヘッダが送出レディ（送出可能）状態になっていることを示す出力データレディData Ready信号を供給する。ヘッダ・インジケータ信号Header Indicatorは、ヘッダが送出されるときクロック周期を示す。この信号は、トランスポート・パケット境界のマ

る。また、最終ワードLast Wordは、MPEG形式の画面群GOPの境界（即ち、イントラ符号化フレーム）に充填されたパケットの存在を示す。GOPの境界は、例えばチャンネル変更の後のテレビジョン受信機/複合器における再同期化を行うために重要である。最終ワードLast Wordを決定することは決して些細なことではない。例えばパケットがいつ完全になったか（完成したか）、および完全になったときは次のパケットへのデータ・セグメント化またはデータ区分化(segment)が行われているか否かの各パケットの状態の特定情報に応じて最終ワードLast Wordの決定が行われる。最終ワードには、最終ワードLast Wordが現在のクロック期間中に形成されたワードである場合の状態と、最終ワードLast Wordが次のクロック期間中に形成されるべきワードである場合の状態とが存在する。

最終ワードLast Wordの形成に関するいくつかの具体例を次に挙げる。パケットが完全になったときにPAFが存在しなければ、最終ワード（この例では30番目のワード）は最後のワードであり、最終ワード・インジケータLast Word Indicatorによって最終ワードであることがマークされる。これは“真”の最終ワードLast Wordの例である。PAFは、パケットが次のパケットにセグメント化すべきビットを持っていないとき、即ちワードが正確にパケット境界で終了したときに発生する。完全化されたパケットの最終ワードは、実際に最終ワードであるので、最終ワードLast Wordとマークされる。これは“真”の最終ワードLast Wordの別の例である。また、PAFは、残りの数ビットが次のパケットの1番目のワードにセグメント化される状態でパケットが完全になったときにも発生する。この場合は、2個の連続する最終ワードLast Wordが形成され、そのようにマークされる。まず完全になったパケットの最終ワードが最終Last（“真”の最終ワードLast Word）とマークされる。次いで、次のパケットの1番目のワードは、PAFによってパケットが強制的に短縮されるので、最終ワードLast Wordとしてマークされる。後者のような短縮パケットの場合は、30個のワードが伝送完了する前に最終ワードLast Wordが出現し、次いでそのパケットを完全パケットにするために“ゼロワード”が充填される。次に、最終ワードLast Wordの他の例を挙げる。PAFは、パケットが組み立て中の不完全パケットの状態で

あるときにも発生する。残り数ビットのワードヘセグメント化される状態で内部ワードがワード完全になった場合は、その部分ワードが最終ワードLast Wordとなる。特に、パケットが組み立て中の不完全パケットの状態、かつ内部ワードが次のワードヘセグメント化されるビットがない状態で完全になったときは、困難な状況が生じる。即ち、後のデータ（即ち、P A Fの出現）によってこのワードが最終ワードであることが示される前に、内部ワードがデータ／ヘッダ合成器に送られてしまうと、このワードが最終ワードであることを適正にマークするのは既に手遅れとなってしまふ。この場合は、1つの“擬似”最終ワードと呼ばれるゼロワードが生成されて、最終ワードとして表示される。そのような擬似最終ワードは全体が0のビットで構成される。これは、例えばセグメント化された（不完全）最終ワードの一部が0ビットで詰められるのとは異なる。以上の例または他の例を図5乃至図16を参照して説明する。

以下の説明において開示するシステムの重要な特徴の中には、長さが0（ゼロ）のP A Fの生成がある。この長さが0（ゼロ）のP A Fによって、G O Pの開始が直ぐ後に出現することが示され、データパケット中で最終ワードLast Wordを生成してマークし、必要に応じて擬似最終ワードPseudo Last Wordを生成し、また、最終ワードLast Wordの発生の際の状態に関連して特定の信号を容易に生成することができる。

図2 Aは、図1の制御器10の詳細を示す。制御器10は、モジュロ960回路22を有する帰還回路中にアキュムレータ20を含んでいる。その帰還路にはバッファレジスタ23が含まれていて、各長さLength入力サイクルの終わりに新しく累積された値を保持する。入力のP A Fワードおよび長さワードLengthは入力レジスタ24を介してモジュロユニット22とアキュムレータ20にそれぞれ送られる。長さワードLengthの値はアキュムレータ20のユニットにより順次連続的に累積されて、アキュムレータ20とモジュロ960ユニット22の帰還合成によってパケット長を960ビットに設定する。バッファレジスタ23から供給されるアキュムレータ出力は、パケット内のビット位置を表し、パケット状態制御器25に送られる。

また、パケット状態制御器25は入力バッファレジスタ24からP A Fを受け

データバック器のワードアドレスWord Addressがアキュムレータの6つの下位のビット10～15にตอบสนองして生成される。論理積（AND）ゲートアレー34は、パケット整列フラグ（P A F）が出現したときにワードアドレスWord Addressを強制的に論理0の状態にする。

図2 Cは、図1のデータバック器12の詳細を示している。可変長コードワードがデータシフト35に送られる。データシフト35として、テキサス・インスツルメンツ社製の型式74AS838のようなバレル・シフトを用いることができる。連結しようとする可変長コードワードの有効ビットの適正位置を定めるために、長さアキュムレータ出力の下位ビット（L S B）の部分が、パケット状態制御器25から発生して（図2 Aおよび図2 B参照）、ワードアドレスWord Addressとしてデータシフト35に送られる。32ビットのワードが可変長コードワードの連結によって形成されたときに、バックされたワードが保持レジスタ36に転送される。処理可能なバック・データが存在するか否かを示すフラグが、レジスタ36より供給されるワードレディ信号Word Readyによって与えられて、そのワードがデータ組立て回路37に転送される。データ組立て回路37は、バック・ワード制御器10（図1）から供給される制御信号W E N 1、W E N 2およびW Z E R Oを用いて、データ書き込みイネーブルData Write Enableおよび最終ワード・フラグ（インジケータ）Last Word Flagとともにバック・データを、図1のデータおよびヘッダ合成器15内のF I F Oデータバッファ16に対して供給する。

次のパケットのヘッダが現在のパケットの最終ワードの後に挿入されるように、パケット中の最終ワードを伝送した後で、それに続いてその結合されたデータストリーム中に次のトランスポート・ヘッダが挿入される。ヘッダ制御器は、アキュムレータ出力Accumulator Output（図2 A）を用いて、パケット中の或るコードワードの位置を示して、その各位置がヘッダ中のエントリ点のフィールドにおいて記述されるようにされる。ワード状態制御器26およびデータ組立て回路37に関連する論理アレーによって、最終ワード・インジケータLast Word IndicatorとデータワードをF I F Oバッファに書き込むようにイネーブルするフラグとが生成される。次の表1は、論理アレーへの入力であるP A F（Packet

取り、ワード状態制御器26において書き込み指令を生成するのに必要な出力信号を供給（発生）するアキュムレータ・ビットカウント（ビット計数値）が960以上になったときに、パケット完全出力信号Packet Completeがワード状態制御器26に対して供給される。アキュムレータ・ビットカウントがワード境界を示していないときには（即ち、ビットカウントが32の整数倍に等しくないときに）、制御器25によって出力の残余信号Remnantが発生される。アキュムレータ・ビットカウントが0であるときには、真ゼロ出力信号True Zeroが供給される。この真ゼロ出力信号は、P A Fが存在するときにのみ最終ワードの正確な生成の決定を行うための重要な信号となる。これらの信号を生成する論理回路が、以下説明するように図2 Bに示されている。

長さがゼロの空コードワード、即ちノー・オペレーション（N O - O P）コードワードの存在を示す値0の長さワードLengthが受け取られたときは、アキュムレータ20はアイドル状態となり、最終ビットカウントを保持する。この規則には例外が存在して、P A Fによってビットカウントに関係なく常にアキュムレータ値が強制的に0にされる場合がある。また、別の例外は、パケットが正確にパケット境界（即ち、アキュムレータ計数値が960）の位置で完全パケットを形成する場合である。そして、次のクロック周期において、アキュムレータ・カウントがモジュロ960ユニット22を介して次の長さワードLengthの2進値に訂正される。アキュムレータ・カウントが960以上になったときに、パケットが完全になる。

図2 Bにおいて、累積された長さを表す10ビット・アキュムレータ出力が10～19に割り当てられる。パケット・コードワードの累積された長さが960以上になった場合に、パケットが完全になる。アキュムレータの4つの上位（M S B）ビット16～19が論理1の状態であるときに、その状態が示され、その4つのビットが論理積ゲートAND 30に供給される。全てのアキュムレータの10個のビットが論理0の状態にあるときに、真ゼロTrue Zeroが表示され、その10個のビットが論理和ゲートOR 31に供給される。アキュムレータの5つの下位（L S B）のビット10～14が論理0（ゼロ）状態にあるときに“残余無し”状態が示され、その5つのビットが論理和ゲートOR 32に供給される。

Alignment Flag）、P C（Packet Complete）、T Z（True Zero）およびR E M（Remnantワード・セグメント化インジケータ）に応じて最終ワードを生成するためのアクション状態を示している。制御器26の出力信号がバッファレジスタ28を介して供給されると、データ組み立て回路37から出力信号が生成される。これらの信号は、次のクロック周期に出現する最終ワードを示す書き込みイネーブル信号W E N 1、現在のクロック周期に出現する最終ワードを示す書き込みイネーブル信号W E N 2、および擬似最終ワードPseudo Last Wordを生成する書き込みゼロ信号W Z E R Oを含んでいる。この擬似最終ワードPseudo Last Wordは、P A Fの発生が不完全パケットの内部コードワードデータ境界に位置したパケット形成時点と一致したときに発生する。

表1

ワード状態制御器の状態

P A F	P C	T Z	R E M	実行されるアクション
YES	YES	N/A	YES	Flag current word as Last Word, then flag word on next clock also (CASE 1) (現在のワードに最終ワードのフラグを立て、次いで次のクロックでもワードにフラグを立てる (ケース1))
YES	YES	N/A	NO	Flag current word as Last (CASE 2) (現在のワードに最終ワードのフラグを立て、(ケース2))
YES	NO	N/A	YES	Flag word on next clock as Last (CASE 3) (次のクロックでワードに最終ワードのフラグを立てる(ケース3))
YES	NO	NO	NO	Form a pseudo Zero Word on next clock, and flag it as Last Word

(Case 4)

〔次のクロックでワード擬似ゼロワードを生成し、それに最終ワードのフラグを立てる (ケース4)〕

NO	YES	N/A	N/A	Flag current word as Last (CASE 5) 〔現在のワードに最終ワードのフラグを立てる (ケース5)〕
YES	NO	YES	No	None (CASE 6a) 〔なし (ケース6 a)〕
NO	NO	N/Z	NA	None (CASE 6b) 〔なし (ケース6 b)〕

注1: 現在のワード上の最終ワード・フラグLast Word Flagは、書き込みイネーブルWrite Enable 2によって示される。

注2: 次のクロックにおけるワード上の最終ワード・フラグLast Word Flagは、書き込みイネーブルWrite Enable 1によって示される。

注3: 擬似ワードの生成は、書き込みゼロ Write Zero によって示され、書き込みイネーブルWrite Enable 1によってフラグが立てられる。

動作状態の種々の例 (表1のケース1~6) に関するW EN1、W EN2およびW ZEROを生成するための真理表が、図3に示されている。これについては図5乃至図16との関連で後述する。表1用のアルゴリズムが付録Aに記載されている。制御器26の出力信号は、出力ワード制御信号として図4に示されるデータ組み立て回路に供給される前に、出力バッファレジスタ28に供給される。

図4のデータ組立て回路は、図1のデータバック器12の出力回路を構成している。即ち、データ組立て回路は、図示のような回路構成で、論理積ゲートAND42および44、論理和ゲートOR46およびD型フリップフロップ (D/F) 43および45を具えている。32ビット幅のバック・データワードPacked Data Wordが論理積ゲートAND42を介してデータFIFOに送られ、前段のバック器回路から供給されるワードレディ信号Word Readyが、論理積ゲ

が完全になった直後にセグメント化を行わずにPAFが発生し、その後32ビットのピクチャ開始コードワードPSが続く。図8は、挿入された3個の長さゼロのノー・オペレーション (NO-OP) コードワードがピクチャ開始コードワードPSに先行して存在することを除けば、図7と同様である。図7および図8において、PAFはパケット完全信号Packet Completeと時間的位置が一致して発生し、パケットは次のパケットに残余データのセグメント化を生じることなく終了する。図7は、32ビット長のピクチャ開始コードワードPSが直後に続いている、より一般的なケースを示す。図8は、NO-OPワードが挿入されることが許容されることを示している。

図9は表1のケース6aに関係する図であり、この図においてPAFはパケット完全信号Packet Completeと位置が一致せずにずれて発生している。PAFは、セグメント化を伴わずにパケットが完全になった後のNO-OPワードの後に生じ、その後ピクチャ開始コードワードPSが続く。このケースにおいては、最終ワード表示 (フラグ) Last Word Indicationがパケット完全信号Packet Completeと関連して発生するが、アキュムレータ状態が0 (ゼロ) の値でアイドル状態になっていて真ゼロ表示True Zeroが存在することになるので、最終ワード表示 (フラグ) Last Word IndicationはPAFと関連して発生することはない。

図10および図11は表1のケース1を例示す。図10において、PAFは、パケットが完全になった直後にセグメント化が生じた状態で発生し、その後ピクチャ開始コードワードPSが続く。図11は、挿入NO-OPワードがピクチャ開始コードワードPSに先行して存在することを除けば、図10と同様である。この場合、セグメント化される残余データが存在するので、2つの最終ワード・インジケータ (フラグ) Last Word Indicatorが必要になる。その中の一方の最終ワード・インジケータ (フラグ) Last Word Indicatorがパケット完全Packet Completeの期間に生じ、そのうちの他方の最終ワード・インジケータ (フラグ) Last Word Indicationは、セグメント化が生じたためにPAFの1クロック期間後に生じる。

図12、図13および図14は表1のケース3を例示す。これらの例において

トAND44を介して図1のデータFIFO16用のデータ書き込みイネーブル信号Data Write Enableになる。バック・ワード状態制御器26から供給されるデータ書き込み制御信号W EN1、W EN2およびW ZERO (図2A) が図示のようにフリップフロップ43と45および論理ゲート46に供給される。W EN2は現在のワードに関連する最終ワード・フラグLast Word Flagを示し、W EN1は次のクロックサイクルにおけるワードに関連する最終ワード・フラグLast Word Flagを示す。W ZERO制御は、W EN1によって最終ワードのフラグが立てられる擬似最終ワードPseudo Last Wordの生成を示す (表1のケース4)。このケース4においては、擬似最終ワードと呼ばれる全ZEROのワードがバック・データワードストリームPacked Dataに挿入され、データFIFO16に書き込まれる。組立て回路のゲートAND44へのワードレディ入力信号Word Readyが保持レジスタ36 (図2C) によって供給されて、処理可能なバックされた32ビットが存在することを示す。

次に、図5乃至図16に例示された最終ワードの発生例について説明する。これらの例のあるものは、PAFの前後の位置に存在する長さゼロのNO-OPワードの作用を示している。

図5および図6は表1のケース5に該当する相異なる例を示している。図5においては、パケットは次のパケットへのセグメント化を行って (即ち、アキュムレータのビット値が960より大きい) 完全パケットを形成している。図6においては、パケットは正確にパケットの境界の位置で完全パケットを形成し (即ち、アキュムレータのビット値が960に等しい)、次のパケットへのセグメント化を行うことなくまたは残余データを生じることなく完全パケットを形成している。このいずれのケースにおいても最終ワード・フラグLast Word Flagはパケット完全Packet Completeの発生と同時に発生する。この最終ワード・フラグLast Word Flagは、PAFが存在しないときは真ゼロTrue Zeroおよび残余Remnantの各表示を考慮せずに独立に発生される。一方、PAFが存在する場合は、最終ワード・フラグLast Word Flagは真ゼロTrue Zeroおよび残余Remnantの各表示を考慮して発生される。

図7および図8は、表1のケース2を例示している。図7において、パケット

は、PAFは、パケット形成期間中のある位置で発生するが、ワード境界上では発生せず (即ち、次のワードへのセグメント化が生じる)、パケット完全表示Packet Completeとは位置が一致しない。次いで、ワードが部分的に開始された結果 (セグメント化による)、最終ワード信号Last Wordは、通常、PAFの後にくる次のクロック期間に発生する。図12において、PAFは、パケットがセグメント化を行った状態で完全になった後の数個のNO-OPワード後に発生し、その後ピクチャ開始コードワードPSが続く。図13において、PAFは、ワードが完全になると同時にセグメント化が生じた状態で発生し、その後ピクチャ開始コードワードPSが続く。図14において、PAFは、ワードが完全になった後で、かつ数個のコードワードによってセグメント化が生じた後に発生する。

図15および図16は、表1のケース4を例示し、特別な種類の最終ワードである擬似最終ワードPseudo Last Wordを生成することの必要性を説明するための図である。このケースにおいて、PAFは、1つのワードがセグメント化を生じることなく、即ち32の倍数のワード境界上でワードが完全になった直後 (図15) またはその少し後の時間 (図16) に発生する。このケースにおいて、完全ワードは、それが最終ワードであったという情報が得られる前に (PAFの後に供給される) 既に供給されていることを前提にしている。その場合は、全ゼロ擬似最終ワードPseudo Last Wordが形成され、供給される。これが許容される理由は、MPEGでは、開始コードワードの前に任意の数のゼロ (0) が先行して続くことを許容し、PAFの発生によりピクチャ開始コードワードPSが次ぎに来ることが保証されているためである。さらに、これらのケースでは、パケットの不足分を、データ/ヘッダ合成器によってゼロ値ビット (空) ・ワードで補填している。1つのゼロワードが発行されて、それを最終ワードとして擬似的にマークするので、このケースにおいて、合成器は1つの少ないワードを供給することになる。図15において、PAFは、ワードが完全になると直ぐに発生し (セグメント化が生じない状態で)、その後ピクチャ開始コードワードPSが続く。図16においては、ワードが完全となった (セグメント化を生じない状態で) 後に、挿入NO-OPワードが続く。その後、PAFが発生し、さらにその

後にピクチャ開始コードワードPS。

図17は、データ/ヘッダ合成器15(図1)の詳細な構成を示す。ヘッダ成分は、ヘッダがヘッダ発生器18によって生成されたときは常に、ヘッダ書き込みイネーブル信号Header Write Enableにตอบสนองして、ヘッダFIFO70に書き込まれる。同様に、バック・データワードは、そのワードがデータバック器12によって生成されたときに、データ書き込みイネーブル信号Data Write Enableにตอบสนองして、データFIFO72に書き込まれる。データバック処理によって生成された最終ワード・インジケータLast Word Indicatorは、その最終ワードが30番目のワードであるか否かとは関係なく、バケット中に最終ワードを伴って生じる。ヘッダFIFO70およびデータFIFO72の各ユニットのヘッダ出力およびデータ出力が多量化器(マルチプレクサ)76によって共通バス上に多量化されて供給され、さらに出力レジスタ78に供給される。図19に示されているように、出力レジスタ78は、データレディ信号Data Ready、バケットデータPacket Data、ヘッダHeader、およびヘッダ・インジケータHeader Indicatorをレートバッファ713および714に供給する。多量化器76は、FIFO状態制御器74から供給されたゼロ発行信号Issue Zeroにตอบสนองして、命令(コマンド)に従ってゼロワードを発行することができる。

2つのFIFO70および72の両方のユニット、多量化器76および出力レジスタ78は、ステート・マシン(状態マシン)である制御器74の指示を受ける。パワーオン(電源オン)または同様に作用する動作の再開の後で、制御器74は処理可能なヘッダが現れるのを待つ。処理可能なヘッダは、データレディ・インジケータData Ready Indicatorおよびヘッダ・インジケータHeader Indicatorと共に多量化器76の出力バスに送られる。次いで、制御器74は、最終ワード・インジケータLast Word Indicatorが出現するまで、処理可能なデータが存在する限りそのデータを抽出してデータFIFO72の状態を制御する。伝送された各データはデータレディ・インジケータData Ready Indicatorを伴い、そのデータレディ・インジケータData Ready Indicatorは出力レジスタ78に送られる。最終ワード・インジケータLast Word Indicatorが出現した後に、既に30個のデータワードが供給されていたことが判明すれば、制御器74はさら

に出力バッファ78に供給される。この出力バッファ78の容量は、前段のヘッダバッファ70およびデータバッファ72の容量よりもかなり大きい。これらのバッファは、割り込みを受けずに効率的にデータを受け取り、処理する。このような割り込みを受けない動作構成とすることによって、タイミングおよび同期化の機能が大幅に簡単になる。その機能は、例えば、クロック停止/開始における難しい同期化処理を不要にすることにより簡単にできる。

所定長の完全バケットは、上述のように必要数の空ワードを付加することによって適正に利用できるようになる。このような完全バケットを使用することによって、例えば可変長コードワード・システム等における任意のデータ状態においてもデータのサーチおよび同期化が可能になる。開始コードワード、特に1フレーム開始コードワードは、MPEGと互換性(相互運用性)のあるデータストリームにおける固有の再同期化点となる。開始コードワードはバケット境界に出現する。本明細書に記載したシステムにおけるゼロ値ビットの空ワードを用いて、切り捨てられたデータバケットをバケット完全化し、バケット境界を決定することによって、そのようなバケット境界の処理を行うことができる。MPEG標準では、開始コードワードの前に任意の数のゼロワードが来ることを許容しており、受信機/デコーダはゼロ値ビットの空ワードを無視するようになっている。この例において、出力バッファ78は、その容量が大きく、時間的耐性(連続同一値に対する耐性)が高く、従って空ワードバック動作を実行するのに適した手段を構成している。ここで、バケット境界におけるバケット整列フラグPAFの出現とピクチャ開始コードワードPSの出現との間において空ワードをバックするために利用できる時間は僅かしかない(例えば1クロックサイクル)ことに留意すべきである。

図19は、トランスポート・プロセッサ部において本発明に従う装置を用いた高解像度テレビジョン(HDTV)符号化システムを例示している。図19は、単一のビデオ入力信号を処理するシステムを示す。但し、輝度(ルミナンス)成分およびクロミナンス成分は別々に処理され、輝度の動きベクトルを用いて圧縮クロミナンス成分が生成されることが分かる。圧縮された輝度成分およびクロミナンス成分は、コードワード優先度をパース(構文解析)する前に、インターリ

に処理可能な情報があるか否かについてヘッダFIFO70を再検査する。30個未満のデータワードが供給されたときは、制御器74は、ゼロ発行命令Issue Zeroを用いて多量化器76に指令して、バケットの不足分を補うためにゼロワードを発行させる。そのようなゼロワードは、全てデータレディ・インジケータData Ready Indicatorを伴って供給される。伝送すべきヘッダとデータがない場合は、制御器74は、多量化器76に指令して、処理可能なデータが存在しない期間、データレディ・インジケータData Ready Indicatorなしでゼロワードを発行させる。上述のようなステートマシンで駆動される合成器15の動作を表すフローチャート(状態遷移図)が図18に示されている。データレディ・インジケータData Ready Indicatorおよびヘッダ・インジケータHeader Indicatorは、出力レジスタ78を通して図19のレートバッファ713および714に送られる。これらのインジケータは、バス上にデータおよびヘッダ情報が存在することをレートバッファに伝え、ヘッダ/データ記録(registration)を維持してレートバッファの後段で前進型誤り訂正(FEC)符号化およびデータ・インターリーブ(同挿)を行わせる。このシステム(図19)において、FEC処理およびインターリーブ処理を行うには、ヘッダによって表されるデータバケットが送られる前に、最初にヘッダを送る、即ち1つのヘッダを送ってレートバッファへの伝送を開始する必要がある。ヘッダFIFO70およびデータFIFO72から送られた空きフラグ信号Empty Flagは、ヘッダおよびデータワードがそれぞれ存在しない(空である)ことを示し、これによってステートマシンである状態制御器74がアイドル状態になる。この状態が図18に、状態0および状態1における"ヘッダなし"および"ワードなし"の状態として示されている。関連する読みとりイネーブル信号Read EnableがヘッダFIFO70またはデータFIFO72にそれぞれ送られると、制御器74から供給されるヘッダ/データ選択信号Header/Data Selectが多量化器76に指令して、ヘッダFIFO70のユニットのヘッダ出力Header OutputまたはデータFIFO72のユニットのデータ出力Data Outputのいずれかを出力レジスタ78の入力側の信号バスに切り換え接続される。不完全な短縮バケットにはゼロワードを付加して所定の30個のワードのデータバケットが生成され、そのデータバケットが出力バッ

ファ78に供給される。この出力バッファ78の容量は、前段のヘッダバッファ70およびデータバッファ72の容量よりもかなり大きい。これらのバッファは、割り込みを受けずに効率的にデータを受け取り、処理する。このような割り込みを受けない動作構成とすることによって、タイミングおよび同期化の機能が大幅に簡単になる。その機能は、例えば、クロック停止/開始における難しい同期化処理を不要にすることにより簡単にできる。

図20Aに示された画像フィールド/フレームのシーケンス(列)は、図20Bに従うフィールド/フレームを再配列する回路705に供給される。その再配列されたシーケンスは圧縮器710に供給される。この圧縮器710は、MPEG形式のフォーマットに従って符号化された圧縮されたフレームのシーケンスを生成する。そのフォーマットは階層構造になっており、それが図22に簡略形式で例示されている。MPEG形式の階層構造フォーマットは、各別のヘッダ情報をそれぞれ有する複数の階層からなる。各ヘッダは、開始コードワード、各階層に関連するデータおよびヘッダ拡張を行うための項目(プロビジョン)を正規のヘッダ形式として含んでいる。

このシステムによって生成されるMPEG形式の信号について説明すると、(a)ビデオ信号の連続的画像フィールド/フレームがI、P、B符号化シーケンスに従って符号化され、(b)画面レベルで符号化されたデータはMPEG形式のスライスまたはブロック群の形式で符号化される。その場合、各フィールド/フレーム当たりのスライス数は種々の値をとり、各スライス当たりのマクロブロック数も種々の値をとる。I符号化フレームは、画像再生を行うときにIフレーム圧縮データだけを用いて処理できるようにフレーム内圧縮されている。P符号化フレームは前方動き補償予測法に従って符号化されており、Pフレーム符号化データは、現在のフレーム、および現在のフレームの前に発生するIまたはPフレームから生成される。B符号化フレームは、双方向動き補償予測法に従って符号化される。B符号化フレームデータは、現在のフレーム、および現在のフレームの前および後に発生するIおよびPフレームから生成される。

現在のシステムの符号化出力信号は、フィールド/フレーム群、またはボックスL2行(図22)に例示されている画像群(GOP)にセグメント化される。各GOP(L2)はヘッダを含んでおり、ヘッダの後には画像データのセグメントが続く。GOPヘッダは、水平方向および垂直方向の画面サイズ、アスペクト比、フィールド/フレーム・レート、ビット・レート、などに関連するデータを含んでいる。

各画像フィールド/フレームに対して画像データ(L3)は、ピクチャヘッドを含んでいて、ピクチャヘッドの後はスライスデータ(L4)が続く。ピクチャヘッドはフィールド/フレーム数およびピクチャ・コード・タイプを含んでいる。各スライス(L4)は、スライスヘッドを含んでいて、スライスヘッドの後は複数のデータ・ブロックMBiが続く。スライスヘッドは、群番号および量子化パラメータを含んでいる。

各ブロックMBi(L5)は、マクロブロックを表し、ヘッドを含んでおり、ヘッドの後に動きベクトル(MV)および符号化係数が続く。MBiヘッドは、マクロブロック・アドレス、マクロブロック・タイプおよび量子化パラメータを含んでいる。符号化係数は階層L6に例示されている。各マクロブロックは、4つの輝度ブロック、1つのUクロミナンスブロックおよび1つのVクロミナンスブロックからなる合計6個のブロックを含んでいる(図21参照)。1つのブロックは、ピクセルのマトリックス、例えば8×8のマトリックスを表していて、このマトリックスに対して離散コサイン変換(DCT)が実行される。その4つの輝度ブロックは、例えば16×16のピクセル・マトリックスを表す2×2の隣接輝度ブロックのマトリックスである。クロミナンス(UおよびV)ブロックは、4つの輝度ブロックの領域全体と同じ領域を表している。すなわち、圧縮の前に、クロミナンス信号は、輝度に対して水平方向および垂直方向に2つの係数(1/2)でサブサンプル(subsample)される。1つのスライスのデータは、隣接したマクロブロック群として表される領域に対応する画像中の長方形部分を表すデータに対応する。1つのフレームは、360個のスライス、すなわち垂直方向の60スライス×水平方向の6スライスからなる。

ブロック係数は、DCTによって1回につき1ブロック分供給される。まずDC係数が発生し、DC係数の後にその相対的重要度順に各DCT AC係数が続く。ブロック終了コードEOB(end-of-block)が、連続的に発生するデータの各ブロックの最後に付加される。

図19において、圧縮器710から供給されるデータは、データを高優先度(HP)成分と標準優先度(SP)成分とにセグメント化するトランスポート・プロセッサ712に供給される前に、優先度プロセッサ711により処理される。

付録A 最終ワード生成のアルゴリズム

```
do positive_clock_edge = 1. ∞
  if Packet_Alignment_Flag
    if packet_complete
      if remnant
        flag word ready coincident with
        packet_complete as last then flag short word ready on
        next clock as last
      else
        flag word ready coincident with packet_
        complete as last
      else
        if remnant
          flag word ready on next clock as last
        else
          if not true_zero
            create a zero word on the next clock.
            and flag this pseudo word as last
          else continue (i.e., do nothing)
        else
          if packet_complete
            flag word ready coincident with
            packet_complete as last
          enddo
```

これらの成分は、バッファ713および714を介して各前進型誤り訂正符号化ユニット715および716に結合される。レートバッファは一時的にバック・データおよびヘッドを記憶し、その後FEC誤り訂正符号化回路はそのバック・データおよびヘッドを抽出する。レート(rate)制御器718は、バッファ713、714と協働して、圧縮器710から供給されるデータの平均データ・レートを調整する。その後、信号が伝送モデム717に結合され、そのHPおよびSPデータは、標準6MHzのNTSC方式のテレビジョン・チャンネル内の各搬送波を直交振幅変調する。

付録A 最終ワード生成のアルゴリズム (部分訳)

```
do positive_clock_edge = 1. ∞
  if Packet_Alignment_Flag (パケット整列フラグならば)
    if packet_complete (パケット完全ならば)
      if remnant (残余ならば)
        flag word ready coincident with
        packet_complete as last then flag short word ready on
        next clock as last
        (パケット完全と同時にワードレディに最終のフラグを立て、
        次のクロックで短ワードレディに最終のフラグを立てる)
      else (その他)
        flag word ready coincident with packet_
        complete as last
        (パケット完全と同時にワードレディに最終のフラグを立てる)
      else (その他)
        if remnant (残余ならば)
          flag word ready on next clock as last
          (次のクロックでワードレディに最終のフラグを立てる)
        else
          if not true_zero (真ゼロでないならば)
            create a zero word on the next clock.
            and flag this pseudo word as last
            (次のクロックでゼロワードを生成し、
            その擬似ワードに最終のフラグを立てる)
          else continue (i.e., do nothing)
          (その他、続行(何もしない))
        else (その他)
          if packet_complete (パケット完全ならば)
```


【図2】

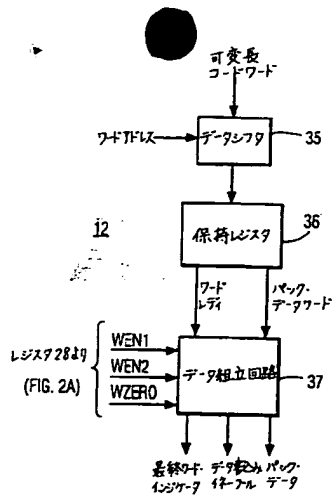


FIG. 2C

【図3】

入 力			
PAF	バケット完全	最終ワード	データ
1	1	X	1
1	1	X	0
1	0	X	1
1	0	0	0
0	1	X	X
1	0	1	0
0	0	X	X

出 力			
WEN1	WEN2	WZERO	
1	1	0	ケース 1
0	1	0	ケース 2
1	0	0	ケース 3
1	0	1	ケース 4
0	1	0	ケース 5
0	0	X	ケース 6A
0	0	X	ケース 6B

1 = 存在または真
0 = 不存在または偽

FIG. 3

【図4】

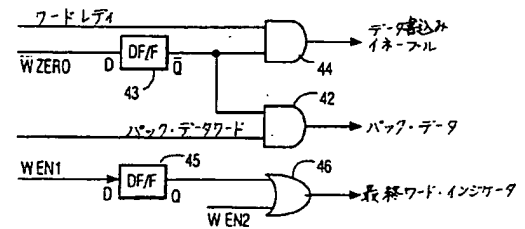


FIG. 4

【図5】

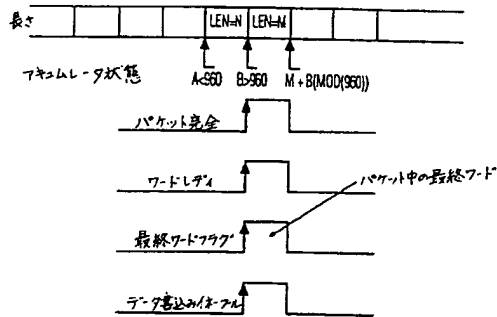


FIG. 5

【図7】

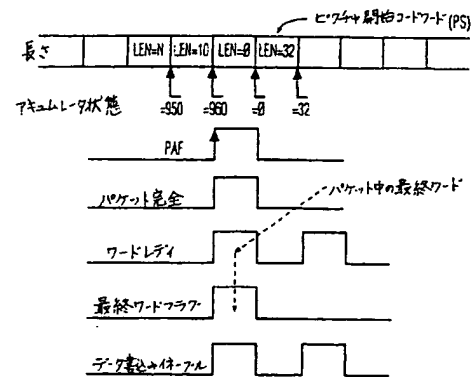


FIG. 7

【図6】

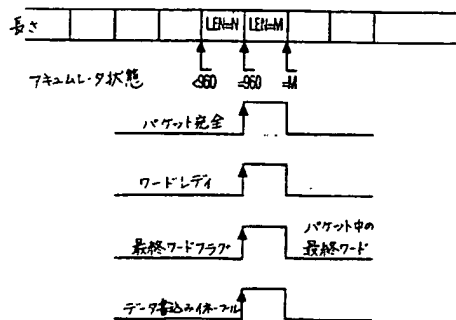


FIG. 6

【図 8】

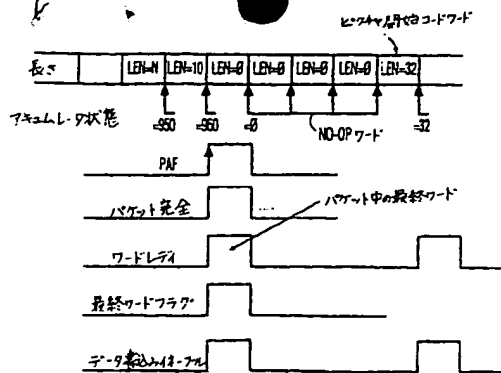


FIG. 8

【図 10】

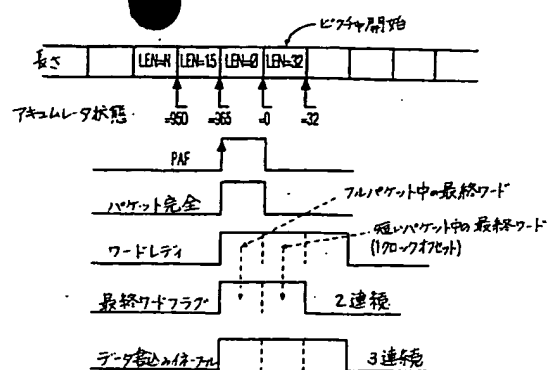


FIG. 10

【図 9】

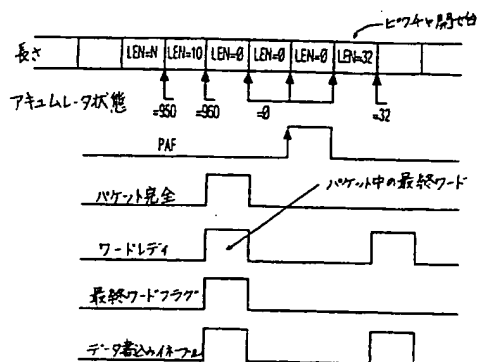


FIG. 9

【図 11】

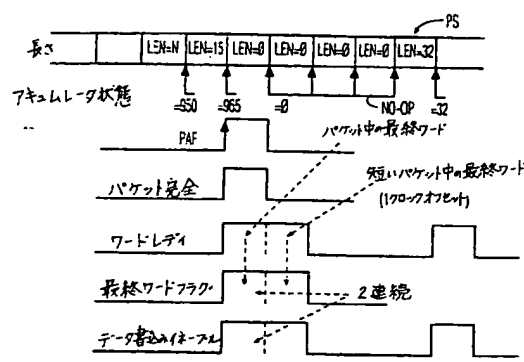


FIG. 11

【図 12】

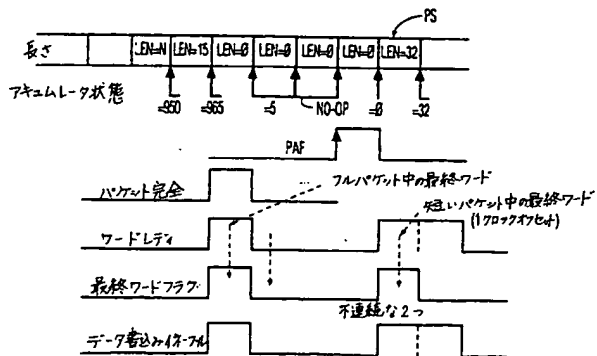


FIG. 12

【図 14】

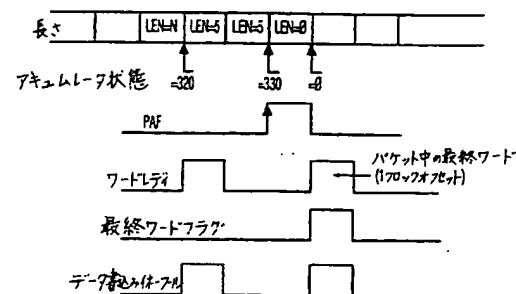


FIG. 14

【図 13】

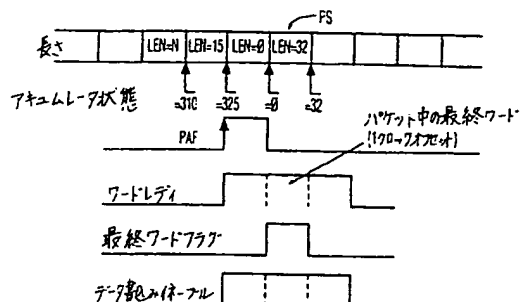


FIG. 13

【図 15】

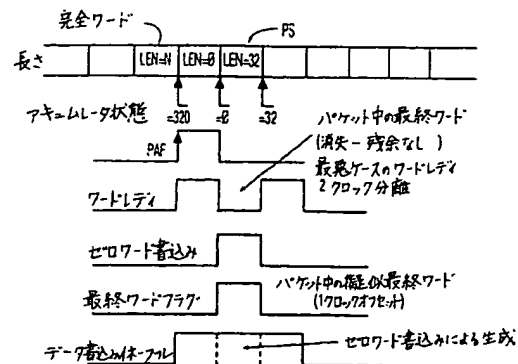


FIG. 15

•【☒ 16】

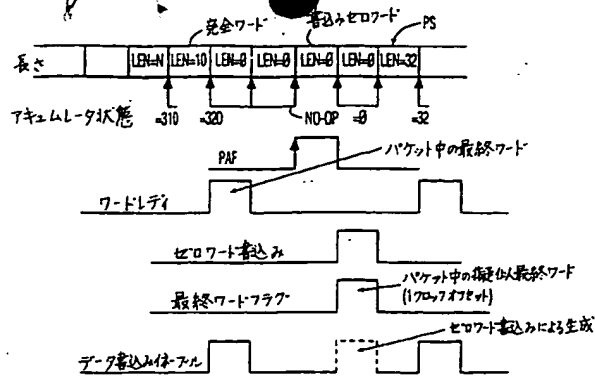


FIG. 16

【圖 17】

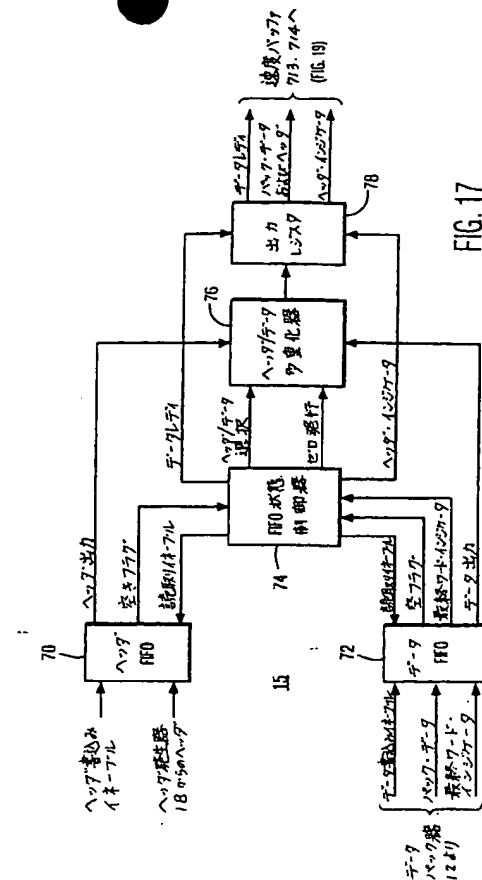


FIG. 17

【圖 18】

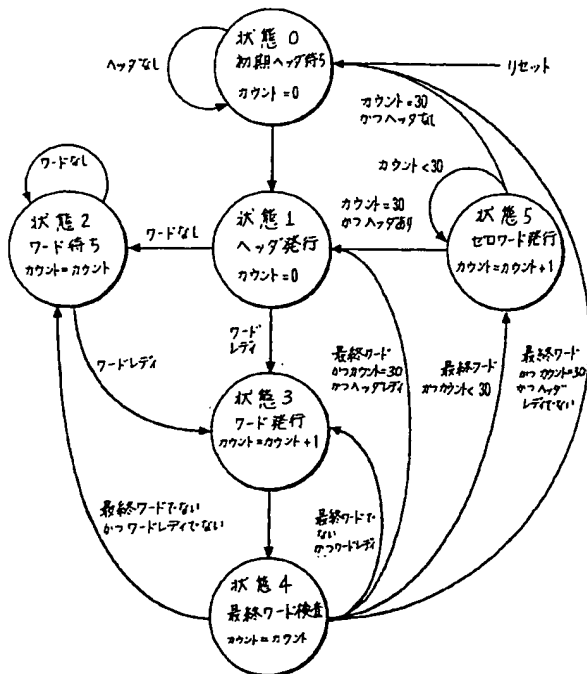


FIG. 18

【圖 19】

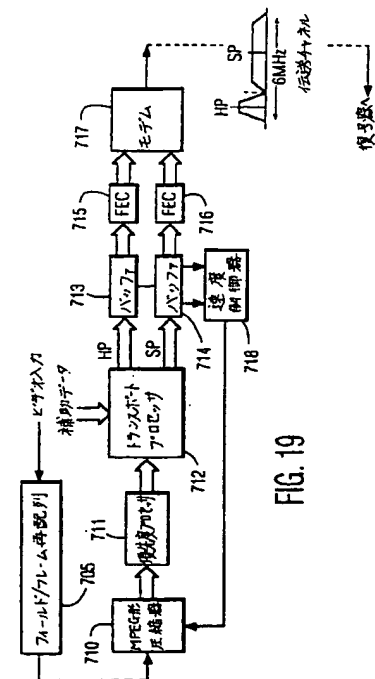


FIG. 19

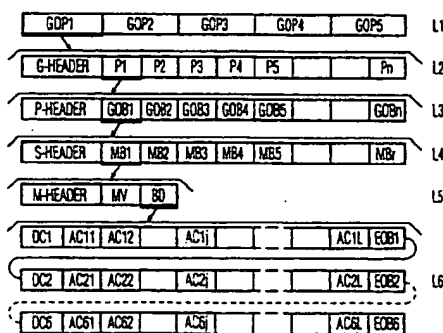


FIG. 22

【補正内容】

発明の概要

簡単な図面の説明

-12-

れた各データはデータレディ・インジケータData Ready Indicatorを伴い、そのデータレディ・インジケータData Ready Indicatorは出力レジスタ78に送られる。最終ワード・インジケータLast Word Indicatorが出現した時に、既に30個のデータワードが供給されていたことが判明すれば、制御器74はさら

請求の範囲

1. 画像を表す符号ワード・データストリームを処理する装置であって、一連の画像グループを含んでいる符号ワード・データストリームを供給する手段(14)と、
可変長データストリームの符号ワードを、予測できない可変長の符号ワードを含む傾向のある固定長データ・パケットの形にする第1の処理手段(12)と、
ある1つのデータ・パケット内の最終のデータ・ワードを表示する最終ワード・インジケータを供給する手段(12、37(図2C):46(図4))と、
前記データ・パケットおよび前記最終ワード・インジケータに 대응して、詰め込まれた出力データ・トランスポート・パケットを作り出す第2の処理手段(15)とからなる、前記装置。
2. 前記最終ワード・インジケータがパケット境界に関連づけられる、請求項1に記載の装置。
3. 前記最終ワード・インジケータに 対応して必要とされるとき、SHORTデータ・パケットを、機能のない空白ワードで満たして、前記バック・データ・トランスポート・パケットが規定された数のワードを表示するようにする手段(15、76(図17))をさらに含んでいる、請求項1に記載の装置。
4. 画像開始符号ワードが前記画像グループのおおのそと関連しており、かつ前記最終ワード・インジケータが、前記画像開始符号ワードに先行するデータ・パケットと関連している、請求項1に記載の装置。
5. 前記データストリームが、前記画像開始符号ワードを含んでいるMPEG符号ワードで構成される、請求項4に記載の装置。
6. 前記第2の処理手段(15)が、データ・パケットとヘッダを組み合わせる前記トランスポート・パケットの各々を形成する手段(78(図17))を含

んでいる、請求項1に記載の装置。

7. 画像群と該画像群の各々に関連する画像開始コードワードを含んでいる、画像を表すMPEG形式と両立する符号ワード・データストリームを処理する装置であって、

前記データ・ストリームに 対応し、可変長データストリーム・コードワードを予測できない可変長の符号ワードを含んでいる固定長データパケットに変形する第1の処理手段と、

画像開始符号ワードに先行するデータパケット中の最後のデータワードに関連するLast Wordインジケータを供給する手段と、

前記データパケットと前記Last Wordインジケータに 対応し、出力パケット・トランスポート・パケットを発生する第2の処理手段とから成る、前記装置。

8. 前記出力パケットを処理するための前進型エラー訂正(FEC)回路を含んでいる、請求項7に記載の装置。

フロントページの続き

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, DE, DK, ES, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), OA(BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AT, AU, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CZ, DE, DK, ES, FI, GB, HU, JP, KP, KR, KZ, LK, LU, MG, MN, MW, NL, NO, NZ, PL, PT, RO, RU, SD, SE, SK, UA, US, VN

(72)発明者 アカンポーラ, アルフォンス アンソニー
アメリカ合衆国 ニューヨーク州 ステイトン
アイランド ドーソン・サークル
56

(72)発明者 ブルクス, チャールズ アラン
アメリカ合衆国 ニュージャージー州 トムズ
リバー ペンバートン・ストリート
1312

【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/U593/11613

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER IPC(5) :H04N 7/12; H04J 3/24 US CL :Please See Extra Sheet. According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC				
B. FIELDS SEARCHED Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) U.S. : 348/463, 467, 384, 400, 409, 415; 358/426, 261.1; 370/82, 83, 18, 94.1 Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)				
C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT				
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.		
Y	US, A, 4,704,606 (Hasley) 03 November 1987, col. 2 lines 10-40.	1-6		
Y	US, A, 4,160,877 (Vander Mey) 10 July 1979, col. 1 line 31 - col. 2 line 18.	1-6		
Y	US, A, 4, 736, 369 (Barzilai et al.) 05 April 1988, col. 2 line 66 - col. 3 line 7.	4, 5		
<input type="checkbox"/> Further documents are listed in the continuation of Box C. <input type="checkbox"/> See patent family annex.				
<table border="0"> <tr> <td> * Special categories of cited documents: "A" document defining the general state of the art which is not considered to be part of particular relevance "E" earlier document published on or after the international filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed </td> <td> "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention "X" document of particular relevance: the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance: the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art "Z" document member of the same patent family </td> </tr> </table>			* Special categories of cited documents: "A" document defining the general state of the art which is not considered to be part of particular relevance "E" earlier document published on or after the international filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed	"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention "X" document of particular relevance: the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance: the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art "Z" document member of the same patent family
* Special categories of cited documents: "A" document defining the general state of the art which is not considered to be part of particular relevance "E" earlier document published on or after the international filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed	"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention "X" document of particular relevance: the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance: the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art "Z" document member of the same patent family			
Date of the actual completion of the international search		Date of mailing of the international search report		
04 March 1994		MAR 23 1994		
Name and mailing address of the ISA/US Commissioner of Patents and Trademarks Box PCT Washington, D.C. 20231		Authorized officer <i>John R. Kostak</i> John R. Kostak		
Facsimile No. NOT APPLICABLE		Telephone No. (703) 305-4374		

Form PCT/ISA/210 (second sheet)(July 1992)*

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/US93/11613

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER:

US CL :

348/465, 467, 384, 400, 409, 415; 358/426, 261.1; 370/82, 83, 18 94.1

【公報種別】特許法第17条第1項及び特許法第17条の2の規定による補正の掲載
【部門区分】第7部門第3区分
【発行日】平成13年4月17日(2001.4.17)

【公表番号】特表平9-507976
【公表日】平成9年8月12日(1997.8.12)
【年通号数】
【出願番号】特願平7-515570
【国際特許分類第7版】

H04N 7/24

H04L 12/56

H04N 7/08

7/081

11/04

【F I】

H04N 7/13 Z

11/04 Z

7/08 Z

H04L 11/20 102 F

手続補正書

平成12年11月27日

特許庁長官 及川 耕造 殿

1. 事件の表示

平成7年特許願第515570号

2. 補正をす者

住所 アメリカ合衆国 ニューヨーク州 12345

スケネクタデノ リバーロード 1

名称 ゼネラル エレクトロニクス カンパニー

3. 代理人

住所 東京都千代田区内幸町二丁目1番1号

銀野ビル338号室

電話(3302)2671

氏名 (8732) 渡辺 泰雄

4. 補正の対象

発明の名称、明細書、および請求の範囲。

5. 補正の内容

- (1) 発明の名称を「データストリームを処理する装置」と補正する。
- (2) 明細書第2頁第21行と第22行の間に下記を加える。

記

発明の構成

画像を表す符号ワードのデータストリームを処理する装置であって、
一連の画像グループを含んでいる符号ワードのデータストリームを供給する手段(14)と、

可変長データストリームの符号ワードを、固定長符号ワードを含む方向のあるいは定長データ・パケットの形式にする第1の処理手段(12)と

ある1つのデータ・パケット内の最後のデータ・ワードを表示する最終ワード・インジケータを供給する手段(12、37(FIG. 2C): 46(FIG. 4))と、

前記データ・パケットおよび前記最終ワード・インジケータに応じて、出力用バック・データ・トランスポート・パケットを作り出す第2の処理手段(15)とからなる、前記装置。

(A) 請求の範囲を別紙のように補正する。

6. 添付書類

請求の範囲

以上

請求の範囲

1. 画像を表す符号ワードのデータストリームを処理する装置であって、
一連の画像グループを含んでいる符号ワードのデータストリームを供給する手段と、
可変長データストリームの符号ワードを、予測できない可変長の符号ワードを含む種々の可変長データ・パケットの形式にする第1の処理手段と、
ある1つのデータ・パケット内の最終のデータ・ワードを表示する最終ワード・インジケータを供給する手段と、
前記データ・パケットおよび前記最終ワード・インジケータに応じて、出力用パケット・データ・トランスポート・パケットを作り出す第2の処理手段とからなる、前記装置。
2. 前記最終ワード・インジケータがパケット境界に関連づけられる、請求項1記載の装置。
3. 前記最終ワード・インジケータに応じて、必要とされるとき、短いデータ・パケットを、種々の空のワードで満たして、前記パケット・データ・トランスポート・パケットが規定された数のワードを表示するようにする手段をさらに含んでいる、請求項1記載の装置。
4. 画像開始符号ワードが前記画像グループの各々に関連しており、かつ前記最終ワード・インジケータが、前記画像開始符号ワードに先行するデータ・パケットと関連している、請求項1記載の装置。
5. 前記データストリームが、前記画像開始符号ワードを含んでいるMPEG符号ワードで構成される、請求項4記載の装置。
6. 前記第2の処理手段が、データ・パケットとヘッダを組み合わせて前記トランスポート・パケットの各々を形成する手段を含んでいる、請求項1記載の装置。
7. 画像群と該画像群の各々に関連する画像開始符号ワードを含んでいる、画像を表すMPEG形式と可変する符号ワードのデータストリームを処理する装置であって、
前記データ・ストリームに応答し、可変データストリーム・コードワードを

予測できない可変長の符号ワードを含んでいる可変長データ・パケットに変換する第3の処理手段と、

画像開始符号ワードに先行するデータ・パケット中の最後のデータワードに関連する最終ワード・インジケータを供給する手段と、

前記データ・パケットと前記最終ワード・インジケータに応じて、出力用パケット・データ・トランスポート・パケットを発生する第2の処理手段とから成る、前記装置。

8. 前記出力用パケット・データ・トランスポート・パケットを処理するための前記装置エラー訂正回路を含んでいる、請求項7記載の装置。